Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут ім. Ігоря Сікорського» Факультет інформатики та обчислювальної техніки Кафедра обчислювальної техніки

Системне програмування Лабораторна робота №7

«Програмування операцій ділення чисел»

Виконав:

студент групи ІО-82

Шендріков €. О.

Залікова № 8227

Перевірив Порєв В. М.

Мета

Навчитися програмувати на асемблері ділення чисел, вивчити перетворення з двойкової у десяткову систему числення.

Завдання

- 1. Створити у середовищі MS Visual Studio проект з ім'ям Lab7.
- 2. Написати вихідний текст програми згідно варіанту завдання. У проекті мають бути три модуля на асемблері:
- головний модуль: файл **main7.asm**. Цей модуль створити та написати заново, частково використавши текст модуля main5.asm попередньої роботи №5;
 - другий модуль: модуль **module** попередньої роботи №6;
 - третій модуль: модуль **longop** попередньої роботи №6.
- 3. Додати у модулі процедури, які потрібні для виконання завдання. Обгрунтувати розподіл процедур по модулям.
 - 4. У цьому проекті кожний модуль може окремо компілюватися.
 - 5. Скомпілювати вихідний текст і отримати виконуємий файл програми.
 - 6. Перевірити роботу програми. Налагодити програму.
 - 7. Отримати результати кодовані значення чисел згідно варіанту завдання.
- 8. Проаналізувати та прокоментувати результати, вихідний текст та дизасембльований машинний код програми.

Варіант завдання

1. Потрібно запрограмувати на асемблері вивід значення факторіалу n! У десятковому коді. Використати програмний код обчислення факторіалу попередньої лабораторної роботи №5. Для кожного студента своє значення n

 $n = 30 + 2 \times H$, де H – це номер студента у журналі.

- 2. Перетворення у десятковий код запрограмувати діленням числа підвищеної розрядності на 10. Ділення на 10 виконати двома способами діленням "у стовпчик" та діленням груп бітів.
- 3. Програмний код ділення "у стовпчик" та ділення групами бітів оформити у вигляді процедур. Процедури повинні містити такі параметри: адреса ділимого, розрядність ділимого, значення дільника (В) та інші (за необхідності).
- 4. Запрограмувати на асемблері також обчислення формули, яку вибрати з таблиці, наведеної нижче.

Мій варіант

$$y = \frac{x}{11} 2^{-m}$$

$$n = 30 + 2 * 25 = 80$$

Текст програми

main7.asm

```
.586
.model flat, stdcall
include \masm32\include\kernel32.inc
include \masm32\include\user32.inc
include module.inc
include longop.inc
includelib \masm32\lib\kernel32.lib
includelib \masm32\lib\user32.lib
option casemap :none
.data
      Caption db "80!" ,0
      Caption1 db "Значення функції за варіантом" ,0
      textBuf dd 100 dup(?)
      textBuf1 dd 60 dup(?)
      var dd 25 dup(0)
      x dd 80
      y dd 0
      test1 dd 25 dup(4294967295)
      test1res dd 50 dup(0)
```

```
test2 dd 25 dup(4294967295)
       test31 dd 25 dup(4294967295)
       test32 dd 25 dup(0)
       test3res dd 50 dup(0)
.code
       main:
       ;Факторіал в десятковій формі
       mov [var], 1
       @fact:
             push offset var
             push x
             call Mul_Nx32_LONGOP
       dec x
       jne @fact
       push offset textBuf
       push offset var
       push 400
       call Str Dec
       invoke MessageBoxA, 0, ADDR textBuf, ADDR Caption, 0
       ;Обчислення функції
                           ; X
       push -1320880352
       push 4
                           ; m
      call Func
      mov y, eax
       push offset textBuf1
       push offset y
      push 32
      call Str_Dec
       invoke MessageBoxA, 0, ADDR textBuf1, ADDR Caption1, 0
       invoke ExitProcess,0
end main
                                           longop.asm
.586
.model flat, c
.data
      x dd 1
      n dd 0
      num10 db 10
       inner dd 0
      num7 db 7
      minn db 0
       spacee db 3
.code
;алгоритм множення N*32 з попередньої лабораторії
Mul_Nx32_LONGOP proc
      push ebp
       mov ebp, esp
```

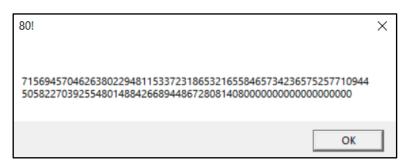
```
mov edi, [ebp + 12]
       mov ebx, [ebp + 8]
       mov x, ebx
       mov n, 25
       xor ebx, ebx
       xor ecx, ecx
       @mult32:
              mov eax, dword ptr[edi + ecx]
              mul x
              mov dword ptr[edi + ecx], eax
              clc
              adc dword ptr[edi + ecx], ebx
              mov ebx, edx
              add ecx, 4
              dec n
              jnz @mult32
       pop ebp
       ret 8
Mul_Nx32_LONGOP endp
;ділення у стовпчик
Div Column LONGOP proc
       xor ebx, ebx
       xor ecx, ecx
       dec edx
       cmp byte ptr[esi + edx], 0
       jnz @cycleout
       inc bl
       @cycleout:
       mov ch, byte ptr[esi + edx]
       @cycleinner:
       shl cl, 1
       shl bh, 1
       shl ch, 1
       jnc @zero
       inc bh
       @zero:
       cmp bh, num10
       jc @less
       inc cl
       sub bh, num10
       @less:
       inc inner
       cmp inner, 8
       jnz @cycleinner
       mov byte ptr[esi + edx], cl
       mov inner, 0
       sub edx, 1
       jnc @cycleout
       ret
Div_Column_LONGOP endp
;вивід в десятковій системі
Str_Dec proc
       ;процедура StrHex_MY записує текст шістнадцятькового коду
       ;перший параметр - адреса буфера результату (рядка символів)
       ;другий параметр - адреса числа
```

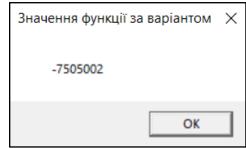
```
;третій параметр - розрядність числа у бітах (має бути кратна 8)
       push ebp
      mov ebp,esp
      mov edx, [ebp+8]
                                  ;кількість бітів числа
                                 ;кількість байтів числа
       shr edx, 3
      mov esi, [ebp+12]
                                  ;адреса числа
      mov edi, [ebp+16]
                                  ;адреса буфера результату
      mov eax, edx
       shl eax, 2
       mov cl, byte ptr[esi + edx - 1]
       and cl, 128
       cmp cl, 128
       jnz @plus
       mov minn, 1
       push edx
       @minus:
       not byte ptr[esi + edx - 1]
       sub edx, 1
       jnz @minus
       inc byte ptr[esi + edx]
       pop edx
       @plus:
       @cycle:
       push edx
       call Div_Column_LONGOP
       pop edx
       add bh, 48
       mov byte ptr[edi + eax], bh
       dec eax
       cmp bl, 0
       jz @cycle
       dec edx
       jnz @cycle
       cmp minn, 1
       jc @nomin
       mov byte ptr[edi + eax + 1], 45
       dec eax
      @nomin:
       inc eax
       @space:
      mov byte ptr[edi + eax], 32
       sub eax, 1
       jnc @space
       pop ebp
      ret 12
Str_Dec endp
```

end

```
.586
.model flat, c
.data
num11 dd 11
.code
    ;процедура StrHex_MY записує текст шістнадцятькового коду
    ;перший параметр - адреса буфера результату (рядка символів)
       ;другий параметр - адреса числа
       ;третій параметр - розрядність числа у бітах
Func proc
       push ebp
      mov ebp,esp
       mov ecx, [ebp+8]
                                  ; m
       mov eax, [ebp+12]
                                  ;X
      xor edx, edx
       mov ebx, eax
       shl ebx, 1
       jnc @plus
       sub edx, 1
       @plus:
       idiv num11
       sar eax, cl
       pop ebp
       ret 8
Func endp
End
```

Результати роботи програми



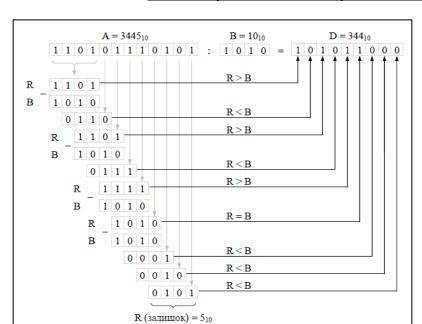


Аналіз результатів

$$y = \frac{x}{11} * 2^{-m} = \frac{-1320880352}{11} * 2^{-4} = -7505002$$

Результати програми повністю збігаються з теоретичними даними. Програма працює вірно.

Обчислення заданої функції здійснюється за допомогою комбінації операцій IDIV, SHL та ADD. Зсув вліво використовується для множення на степінь двійки. Ділення вбудованою командою IDIV застосовується для ділення зі збереженням знаку. Для команди IDIV явно вказується тільки один операнд — дільник. Виконання команди IDIV визначається розрядністю цього операнду. Якщо результат ділення від'ємний, то часткове та залишок записуються як від'ємні числа у додатковому коді відповідної розрядності. Дана команда використовує алгоритм ділення групами бітів.



Ділення у стовпчик відбувається за таким алгоритмом:

- 1. Встановити i = n 4.
- 2. Взяти чотири старші біти числа A. Позначити це як $R = \{a_{n-1}, a_{n-2}, a_{n-3}, a_{n-4}\}$
- 3. Якщо R більше, або дорівнює B, то: і-та цифра (біт) результату d_i дорівнює 1, віднімаємо R = R B інакше: i-та цифра результату d_i дорівнює 0
- 4. Зменшити i на одиницю. Якщо i менше нуля, то кінець роботи.
- 5. Помножити R на два. Таке

множення означає зсув бітів на одну позицію вліво. Додати до R у молодший розряд i-й біт числа A, тобто a_i .

6. Перехід на п. 2.

Ділення групами бітів грунтується на тому, що багаторозрядне ділиме у позиційній системі числення — у тому числі й у двійковому коді, може бути записане у вигляді суми груп розрядів.

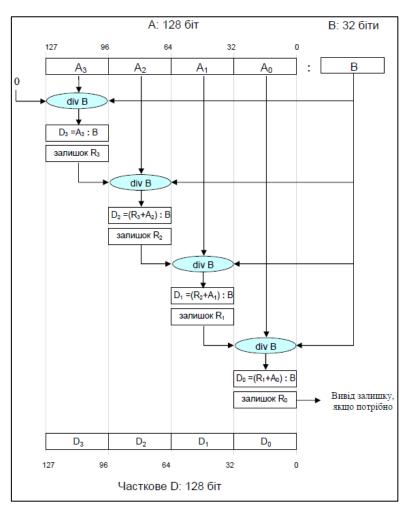
Розглянемо алгоритм ділення 16-бітового числа A на 8-бітове число B. 16-бітове число A можна представити у вигляді суми двох 8-бітових груп A_1 та A_0 . Якщо потрібно, щоб результат ділення (D) був також 16-бітовим (наприклад, щоб запобігти переповнення розрядної сітки при B=1), то додамо зліва ще одну фіктивну 8-бітову групу A_2 з усіх нулів — число A від цього не зміниться:

Математично операцію ділення D = A/B можна записати у наступному вигляді:

$$D = \frac{2^{16}A_2 + 2^8A_1 + A_0}{B} = 2^8 \frac{2^8A_2 + A_1}{B} + \frac{A_0}{B}$$

Можна уявити собі пристрій, який ділить 16-бітове число на 8-бітове $D_1 + \frac{R_1}{B}$

Результат цілочисельного ділення цілих чисел без знаку буде у вигляді двох 8-бітових цілих чисел: часткового D та залишку R.



На даному рисунку показаний приклад ділення групами бітів 128 розрядного числа на 32 розрядне число.

Висновок

Під час виконання лабораторної роботи я закріпив навички програмування на Асемблері, а саме: створення процедур, підключення модулів, механізм циклів. Також я реалізував операції множення, ділення та переводу у десяткову систему числення для чисел підвищеною розрядністю. Навчився програмувати побітові операції, вивчив основні команди обробки бітів. Кінцева мета роботи досягнута.